Searching PAJ Page 1 of 1

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 10-269075 (43)Date of publication of application: 09.10.1998

(51)lnt.Cl. G06F 9/06

(21)Application number: 09-069607 (71)Applicant: SONY CORP

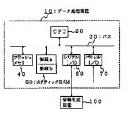
(22)Date of filing: 24.03.1997 (72)Inventor: KOISHIKAWA YOSHINORI

(54) METHOD FOR UPDATING OPERATION CONTROL INFORMATION, AND DATA PROCESSOR USING THE SAME

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To correctly update an information for controlling operation without stopping the operation.

SOLUTION: The firmware of flash memory 40 of this data processor 10 is supplied to the area (a) of a static RAM 50 and a CPU 20 is operated by using the firmware of the area (a). During the operation, a new firmware is supplied from an information generator 100 to the area (b) of the RAM 50. After performing error detection and detecting that the firmware is correct, the new firmware is supplied to the memory 40 by utilizing the free time of the operation of the CPU 20 and the firmware of the memory 40 is updated. It is confirmed that updating is correct by collating the firmwares of the memory 40 and the area (b) of the RAM 50. The firmware is correctly updated without stopping the operation of the processor 10, and at the time of reactivating the processor 10, the operation is performed based on the new firmware.



(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-269075

(43)公開日 平成10年(1998)10月9日

(51) Int.Cl.6	織別記号	F

G06F 9/06 540 G06F 9/06 540Q

審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全 5 頁)

(21)出願番号	特額平9-69607	(71)出順人	000002185 ソニー株式会社
(22)出顧日 平成9年(1997)3月24	平成9年(1997)3月24日		東京都品川区北品川6丁目7番35号
		(72)発明者	小石川 欣則
			東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ 一株式会社内
		(74)代理人	弁理士 山口 邦夫 (外1名)
		1	

(54) 【発明の名称】 動作制御情報の更新方法およびそれを用いたデータ処理装置

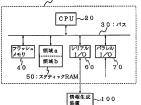
(57)【要約】

【課題】動作を停止させることなく動作を制御するため の情報を正しく更新する。

「解決手段」データ処理装置 1 0 のフラッシュメモリ4 0 のファームウェアをスタディックRAM5 0 の間域 も に供給し、この機数 のファームウェアを用いてOPU 2 0 が動作する。動作中に信報生成装置 1 0 0 から新たなファームウェアをRAM5 0 の領域 bに供給する。動作中に信報生成装置 1 0 0 から新たなファームウェアをRAM5 0 の領域 bに供給する。動作の登ら時間を利用して新たたファームウェアをメモリ4 0 に対策 4 0 のファームウェアを実新する。メモリ4 0 と RAM5 0 の領域 bのファームウェアを実新する。メモリ4 0 と RAM5 0 の領域 かのファームウェアを運動する。メモリ4 0 と RAM5 0 の領性を停止させることなくファウェアを運動する。基础 1 0 金 所起動させたときには、新たファームウェアに基づいて動作させることができる。表面 1 0 全 所起動させたときには、新たファームウェアに基づいて動作させることができる。ことができる。

データ処理装置の構成

10:データ処理装置



【特許請求の範囲】

【請水項1】 内容の書き換えが可能な認み出し専用の 第1のメモリ手段に配帳された動作制即情報が、認み出 しと書き込みが可能な第2のメモリ手段の第1の領域に 供給されて、上記第2のメモリ手段の第1の領域に配憶 された動作的即情報に基づいて動作が行われている期間 はなった。

上記第2のメモリ手段の第2の領域に新たな動作制御情報を供給するものとし、

上記第2のメモリ手段の第2の領域に記憶された新たな 動作制御情報を用いて上記第1のメモリ手段に記憶され ている動作制御情報の更新を行うことを特徴とする動作 制御情報の更新方法。

【請求項2】 上記第2のメモリ手段の第2の領域に新 たな動作制御情報が供給されたときには、上配新たな動 作制御情報が正しいか否かを判別するものとし、

上記第2のメモリ手段の第2の領域に記憶された新たな 動作制御情報が正しいと判別されたときに、この動作制 御情報を用いて上記第1のメモリ手段に記憶されている 動作制御情報の更新を行うことを特徴とする請求項1記 歳の動作制御情報の更新を折方法。

【請水項3】 上記第1のメモリ手段に記憶されている 動作制御情報が更新されたときには、この更新された動作制御情報が上記第2のメモリ手段の第2の機域に記憶 されている新たな動作制別情報とを照合して、動作制御 情報が正しく更新されたことを確認することを特徴とす る請水項 1. 記載の動作制物情報の更新方法。

【請求項4】 動作制御情報を記憶すると共に、この動作制御情報の書き換えることが可能な読み出し専用の第 1のメモリ手段と、

上記第1のメモリ手段の動作制御情報を記憶する第1の 領域と新たな動作制御情報を記憶する第2の領域を備え た読み出しと書き込みが可能な第2のメモリ手段と、 上記第2のメモリの第1の領域に記憶された動作制御情 観に基づいてデータ処理動体を削御する削却年段とを有

動作開始時には、上配第1のメモリ手段に配憶された動作制制情報を上記第2のメモリ手段の第1の領域に供給 し、上部第2のメモリの第1の領域に記憶された動作制 神情報に基づいて上記制御手段でデータ処理動作を開始 するものとし、

動作期間中に、新たな動作制御情報を上配第2のメモリ 手段の第2の領域に独結し、上配第2のメモリ手段の第 2の領域に記憶された新たな動作制御情報を用いて上記 第1のメモリ手段の動作制御情報を更新することを特徴 とするデータ処理装置。

【請求項5】 上記第1のメモリ手段の動作制御情報の 更新は、上記制御手段の空き時間を利用して行うことを 特徴とする請求項4記載のデータ処理装置。

【祭明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、動作師時間報の 更新方弦およびそれを用いたデータ処理装置に関する。 詳しくは、動作開始時に、第1のメモリ手段に記憶され た動作制御情報を第2のメモリの第1の領域に供給 して、この第2のメモリの第1の領域に開始された動作 制御情報に基づいて動作を行い、動作期間中に新たな動 作制即情報を第2のメモリ手段の第2の領域に採給し

て、この第2のメモリ手段の第2の傾嫁に記憶された新 たな動作制御情報を用いて第1のメモリ手段の動作制御 情報を更新することにより、データ処理装置の動作を停 止しなくとも第1のメモリ手段に記憶されている動作制 御情報の更新を行うことができるものである。

[0002]

【従来の技術】従来、映像ゲータや音声データあるいは コンピュータデータ等の各種のデータを処理するデータ 処理装置では、データ処理装置では、野作間 時に書き換え可能な読み出し専用メモリ 等に配慮されている。このデータ処理装置では、野作門 な時間の振い領えばスタティック RAM (Randon Acces s Memory) にファームウェアが転送されて、スタティッ ク RAM (Exflé sh. tv. ンファームウェアを利用して高 速に各種のデータ処理が行われている。

[0003]

【発明が解決しようとする限制】ところで、このファームウェアは、データ処理の効率化や不具合点の改善等のために必要に応じて更新されるものである。ここで、ファームウェアを更新する場合には、スタティックRAMに新たなファームウェアを全て転送するものとし、このスタティックRAMに蓄たたたファームウェアで書き換え可能な読み出し専用メモリ等に書き込まれているファームウェアをまとめて更新する方法が取られる場合がある。

[0005] さらに、書き換え可能な認み出し専用メモリ りでは、この書き換え可能な認み出し専用メモリに記憶 されているソフトウェアで、記憶されているファームウ ェアを更新するととはできないので、スタティックRA Mに書き換え可能な認み出し専用メモリに配造されてい るファームウェアを更新するためのソフトウェアを書き 検え可能な認み出し専用メモリに転送して、このスタティックRA Mに記憶されてい に、このスタティックRA Mに記憶されているファームウェアの更新 出し専用メモリに配憶とないなファームウェアの更新 が行われるので、更新手順が複雑となってしまう。

【0006】また、スタティックRAMを経由することなく書き換え可能な認み出し専用メモリのファームウェアを直接更新する方法では、例えば通信回線を介して新たなファームウェアが供給されたときに、通信エラー等によってファームウェアで書き換え可能な認み出し専用メモリのファームウェアが要新されてしまう。

[0007] そこで、この発明では、データ処理装置の 動作を停止させなくとも、このデータ処理装置の動作を 制御するための情報を正しく更新することができる動作 制御情報の更新方法およびそれを用いたデータ処理装置 を提供するものである。

[0008]

【顕数を解決するための手配】この発明に係る動作制御 情報の更新方法は、内容の書き換えが可能な読み出し寿 用の第1のメモリ手段に記憶された動作制御情報が、 み出しと書き込みが可能な第2のメモリ手段の第1の領 域に供給されて、第2のメモリ手段の第1の領域に記憶 された動作制御情報に基づいて動作が行われている別間 呼に、第2のメモリ手段の第2の領域に記たな動作制 情報を指給するものとし、第2のメモリ手段の第2の領域に記憶された新たな動作制 が報と指摘さるのとし、第2のメモリ手段の第2の領域に記憶された新たな動作制御情報を用いて第1のメモ リ手段に記憶されたいる動作制御情報の更新を行うものである。

【0009】また、この発明に係るデータ処理装置は、 動作制御情報を記憶すると共に、この動作制御情報の書 き換えることが可能な読み出し専用の第1のメモリ手段 と、第1のメモリ手段の動作制御情報を記憶する第1の 領域と新たな動作制御情報を記憶する第2の領域を備え た読み出しと書き込みが可能な第2のメモリ手段と、第 2のメモリの第1の領域に記憶された動作制御情報に基 づいてデータ処理動作を制御する制御手段とを有し、動 作開始時には、第1のメモリ手段に記憶された動作制御 情報を第2のメモリ手段の第1の領域に供給し、第2の メモリの第1の領域に配憶された動作制御情報に基づい て制御手段でデータ処理動作を開始するものとし、動作 期間中に、新たな動作制御情報を第2のメモリ手段の第 2の領域に供給し、第2のメモリ手段の第2の領域に記 憶された新たな動作制御情報を用いて第1のメモリ手段 の動作制御情報を更新するものである。

[0010] この発明においては、第1のメモリ手段に 配能された動作制御前情報が第2のメモリの第1の領域に記憶 された動作制御情報が第2のメモリの第1の領域に記憶 された動作制御情報に基づいて動作が行われる。この動 作期間中に新たな動作制制情報が第2のメモリ事段の第 2の蜘蛛に供給される。こで、第2のメモリ事段の第 2の蜘蛛に供給される。こで、第2のメモリ事段の第 2の螺体に記憶された第たな動作制御情報が正しいと判 別されたときには、この動作制御情報が正しいで判えば削 対手扱の空き機能を利用して第1のメモリ事段に記憶さ れている動作制御情報の更新が行われる。また、更新された動作制御情報と第2のメモリ手級の第2の領域に配 値されている新たな動作制御情報が照合されて更新が正 しく行われたことが確認される。

[0011]

【発明の実施の形態】次に、この発明に係るデータ更新 方法およびそれを用いたデータ処理装置について図を用 いて詳細に説明する。

[0012] 図1はデータ処理装置の実施の一形態の構成を示している。このデータ処理装置10は、例えば映像データや音炉データの圧縮伸張処理あるいはコンピュータデータの処理やアブリケーションプログラムデータの実行等の種々のデータ処理を行うものである。なお、図1においては、データ処理装置10の動作の動作に関する部分のみを示すものとし、圧縮伸張処理等に関する部分のみを示すものとし、圧縮伸張処理等に関する部分は多能している。

【0013】データ処理装置10にはCPU(Central Processing Unit)20が設けられており、このCPU20によってデータ処理装置10のデータ処理無性が制御される。CPU20には、バス(アドレスバスやデータバスおよびコントロールバス)30を介して第1のメモリ手段である動き換え可能と認み出し専用メモリ、例えばフラッシュメモリ40が練練されており、フラッシュメモリ40にはデータ処理装置10の動作制御情報であるファームウェアが予め配置されている。

【0014】また、バス30には第2のメモリ手段であるスタティックRAM50が協続されている。このスタティックRAM50の常量はフラッシュメモリ40の容量よりも大きな容量、例えばスクティックRAM50の2倍の容量とされている。なお、スタティックRAM50はフラッシュメモリ40よりもアクセス時間が短いものである。

【0015】さらに、バス30にはシリアル1/060 やパラレル1/070が接続されており、例えばシリア ル1/060を介してこのデータ処理装置10に情報生 成装置100等が接続される。

【0016】次に、データ処理装置10の動作について 説明する。CPU20での動作の制御はフラッシュメモ リ40に記憶されているファームウェアに基づいて行わ れる。

【0017】 こで、データ処理装置 10に電波が供給 されると、CPU20ではフラッシュメモリ40にアク セスして起節処理が開始されて、フラッシュメモリ40 のファームウェアがすべてメタティックRAM50の第 の領域である領域。にコヒーされる。その後、CPU 20はスタティックRAM50にコピーされたファーム ウェアに基づいてデータ処理動作の制御が行われる。 【0018】 このように、ファームウェアがアラッシュ

メモリ40よりもアクセス時間の短いスタティックRA M50にコピーされるため、CPU20はスタティック RAM50に対してアクセスすることにより、データ処理を高速に行うことができる。 なお、スタティックRA M50の第2の領域である領域もは通常動作には影響しないLOG等のデータが影像される。

【0019】ここで、ファームウェアを更新する際には、例えば図2に示すような方法でファームウェアの更新が行われる。なお、新たなファームウェアはシリアル 1/〇60に接続された情報生成装置100から供給されるものとする。

【0020】図2において、ステップST1では、データ処理装置10と情報生成装置100とで通信が可能なようにそれぞれの装置の動作が設定されてステップST2に進む。

【0021】ステップST2では、情報生成装置 100 からシリアル I/O60 およびバス30を介して新たな ファームウェアがネタティック RAM 50 の解験 に転送される。なお、領域 bに配憶されていた LOG等のデータは、通常動作には影響しないデータであることから、これものデータが失われてもデータ処理動作には何ら影響を及ぼすものではない。

[0022] この新たなファームウェアの転送が完了されたときにはステップSTSに進み新たなファームウェアの配送が近しく行われたか否かを確認するために譲り検出処理では、例えば一定の長さのデータ列を足し合わせて求めた総和を付加して送信し、送信された総和と受信側で求めた総和をわせいして送信し、受信側でエック等トラークタの関係が正しいか否かによって譲りを検出するCRC (Cycli c Redundancy Chock) ガス等が用いられる。こで、戦力体機は対したとではステップションステリアルウェアの転送が行われる。誤りが検出されないときにはステップST4に連みフラッシュメモリ4のクファールクェアの駆送が行われる。誤りが検出されないときには、ステップST4に連みフラッシュメモリ4のクファールクェアの変形が行われる。

[0023] ここで、フラッシュメモリの内容の素き換え動作では、データの消去は位置を指定して行われるものでなくまとめて消去されるものであり、効率よく書き換え動作を行うためにはデータをまとめて処理することが望ましい。このため、新たなファームウェアを全てスメモリ40のファームウェアの更新するものとすれば、効率は、フラッシュメモリ40のファームウェアを書き換えることができる。

【0024】ステップST4では、スタティックRAM 50の領域もに記憶された新たなファームウェアがバス 30を介してフラッシュメモリ40にコピーされて、フ ラッシュメモリ40のファームウェアの更新が行われ

【0025】このとき、フラッシュメモリ40は、通常 動作から切り離されているため、CPU20の動作の空 き時間を利用してファームウェアの更新を行うことによ り、データ処理動作を中断させたり遅らせることなくフ ラッシュメモリ40のファームウェアを更新することが できる。

【0 0 2 6】 フラッシュメモリ 4 0 のファームウェアの 更新が降了したときにはステップ 5 7 5 6 に渉み、スタティック RAM 5 0 の領域ものファームウェアとフラッシュメモリ 4 0 のファームウェアが所合されて、フラッシュメモリ 4 0 のファームウェアが所合されて、フラッシュメモリ 4 0 のファームウェアとラッシュメモリ 4 0 のファームウェアとラッシュメモリ 4 0 のファームウェアが一致しないときにはステップ 5 T 4 に戻り、スタティック RAM 5 0 の領域 b のファームウェアが一致しないときにはステップ 5 T 4 に戻り、スタティック RAM 5 0 の領域 b のファームウェアが一次 5 ア 4 ア 7 ア 8 イ 1 に可じされた。また、スタティック RAM 5 0 の領域 b のファームウェアが一致するときにはファームウェアの更新処理が終了される。

【0027】ブラッシュメギリ40のファームウェアの 更新が差7したときには、データ処理接債10を再起動 させることにおり、ブラッシュメモリ40に配置した 新たなファームウェアがスタティックRAM50の領域 aにコピーされる。このため、データ処理装債10は、 スタティックRAM50に定値されを繋たなファーク ェアに基づいてデータ処理動作が開始される。なお、データ処理装債10の再定動は、例えばポペレータの操作 によって行われる。

【0028】 このように上述の実施の形態によれば、データ処理要置10の動作を停止しなくとも、フラッシュメモリ40に記憶されているファームウェアの更行うことができる。また、スタティックRAM50の領域 bに新たなファームウェアが供給されたときには、このファームウェアに勝りがないことが需要されてあるよと、更新されたフラッシュメモリ40のファームウェアとスタティックRAM50の領域ものファームウェアが照合されたエレく更新されているか確認されるので、ファームウェアの更新が不完全に行われてしまうことを助止できる。

【0029】さらに、フラッシュメモリ40のファーム ウェアの更新は、CPU20の動作の空き時間を利用し て行われるので、データ処理等の処理速度が遅くなって しまうことも防止できる。

[0030]

【発男の効果】この発明によれば、動作期間中に断たな 動作制御情報が第2のメモリ手段の第2の域に供給さ れて、例えば動手段の空まや間を利用して、第1のメ モリ手段の動作制御情報が第2のメモリ手段の第2の領 域を動作制御情報に更新される。このため、データ処理 を変配の動作をしなくとも第1のメモリ手段の動作制 が変配の動作しなくとも第1のメモリ手段の動作制 御情報を更新することができると共に、動作制御情報の 更新によってデータ処理等の処理速度が遅くなることも 防止できる。

【0031】また、第2のメモリ手段の第2の領域に配信された新たな動作制御情報が正しいものと判例されてから、この新たな動作制御情報が正しいものと判例されているから、この新ため情報制情報と第2のメモリ手段の第2の線に記憶されている新たな時間制情報が開合されて更新が正しく行われたことが確認される。このため、動作制御情報の更新が不完全に行われてしまうことを助作制物情報の更新が不完全に行われてしまうことを助ければいません。

報に基づいて正しく動作させることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】この発明に係るデータ処理装置の実施の一形態 の構成を示す図である。

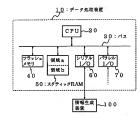
【図2】ファームウェアの更新方法を示すフローチャートである。

【符号の説明】

10・・・データ処理装置、20・・・CPU、30・
・・バス、40・・・フラッシュメモリ、50・・・ス タティックRAM、60・・・シリアル1/O、70・
・・バラレル1/O、100・・・情報生成装置

[2]1]

データ処理装置の構成



【図2】 ファームウェアの更新動作

